#### METHOD AND DEVICE FOR GFP FRAME TRANSFER

Patent number:

JP2002198994

**Publication date:** 

2002-07-12

Inventor:

KAMIYA SATOSHI; NISHIHARA MOTOO

Applicant:

NIPPON ELECTRIC CO

Classification:

- international:

H04J3/16; H04L29/06; H04Q11/04; H04L29/08;

H04J3/16; H04L29/06; H04Q11/04; H04L29/08; (IPC1-

7): H04L12/56; H04L29/02

- european:

H04J3/16A2A; H04L29/06; H04Q11/04S2

Application number: JP20000396184 20001226 Priority number(s): JP20000396184 20001226

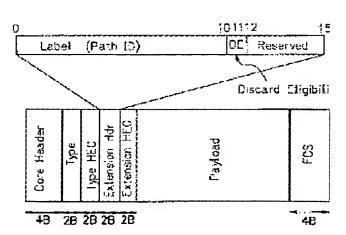
Report a data error he

Also published as:

US2002083190 (A

#### Abstract of JP2002198994

PROBLEM TO BE SOLVED: To solve the problems that an overhead becomes very large when a frame of sub-network is housed in a GFP (Generic Frame Procedure) network, and the like, because a GFP frame is not flexibly routed in a complex network topology since a conventional GFP frame transfer considers only a point-topoint connection and a ring connection. SOLUTION: GFP path frame forming means 7, 8, 11, and 13 are provided. Here, a label corresponding to a path ID defined for designating a path from an Ingress node to an Egress node in the GFP network, is housed in a prescribed field in an extended header region of the GFP frame. A packet which should be transferred through the path is housed in a payload field of the GFP frame, for forming GFP path frames.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

#### (19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-198994 (P2002-198994A)

(43)公開日 平成14年7月12日(2002.7.12)

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号		ΡI	
H04L	12/56		,	H04L	11/20
	20/02				13/00

テーマコート\*(参考) 102D 5K030 301Z 5K034

審査請求	有	請求項の数52	OL	(全 28 頁)
------	---	---------	----	----------

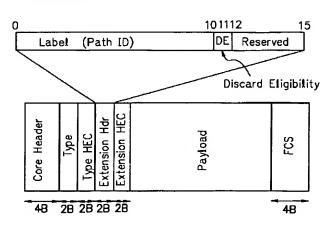
(21)出願番号	特顧2000-396184(P2000-396184)	(71)出願人	000004237
			日本電気株式会社
(22)出顧日	平成12年12月26日 (2000. 12. 26)		東京都港区芝五丁目7番1号
		(72)発明者	神谷 聡史
			東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株
			式会社内
		(72)発明者	
		(16) )[9]	東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株
			式会社内
		(7.4) (D.TH. I	
		(74)代理人	
			弁理士 丸山 隆夫
			最終頁に続く

#### (54) 【発明の名称】 GFPフレーム転送装置およびGFPフレーム転送方法

#### (57)【要約】

【課題】 従来のGFP (Generic Frame Procedure) フレームの転送は、ポイントt oポイント接続やリング接続しか考慮されておらず、複 雑なネットワークトポロジーにおいてGFPフレームを 柔軟にルーティングすることができず、サブネットワー クのフレームをGFPネットワークに収容する場合にオ ーバヘッドが極めて大きくなる等の課題があった。

【解決手段】 GFPネットワーク内のIngress ノードから Egressノードまでのパスを一意に指定 するために定義されたパス I Dに対応するラベルをG F Pフレームの拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格 納し、前記パスを介して転送されるべきパケットを前記 GFPフレームのペイロードフィールドに格納してGF Pパスフレームを形成するGFPパスフレーム形成手段 7, 8, 11, 13を備えるようにした。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 GFP(Generic Frame Procedure) フレームを転送するGFPフレーム転送装置において、

1

複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルを前記GFPフレームの拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットを前記GFPフレームのペイロードフィールドに格納してGFPパスフレームを形成するGFPパスフレーム形成手段を備えたことを特徴とするGFPプレーム転送装置。

【請求項2】 前記GFPパスフレーム形成手段は、前記GFPパスフレームにおける前記拡張ヘッダ領域の長さを16ビットとすることを特徴とする請求項1記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項3】 前記GFPパスフレーム形成手段は、前記拡張ヘッダ領域内に、

前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、

前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格納するためのDE(Discard Eligibil ity)フィールドと、

予備用の予備フィールドとを設けることを特徴とする請求項1記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項4】 前記GFPパスフレーム形成手段は、 前記ラベルフィールドのサイズを11ビット、

前記DEフィールドのサイズを1ビット、

前記予備フィールドのサイズを4ビットとすることを特徴とする請求項3記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項5】 前記GFPパスフレームの前記ペイロードフィールドに格納されるべきパケットを格納したサブネットワークのフレームを終端し、前記サブネットワークのフレームから前記パケットを抽出するパケット抽出手段をさらに備えたことを特徴とする請求項1から4のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項6】 前記パケット抽出手段は、前記サブネットワークのフレームから不要な前記サブネットワーク用のオーバヘッドを除去することにより前記パケットを抽出することを特徴とする請求項5記載のGFPフレーム 40 転送装置。

【請求項7】 前記GFPパスフレーム形成手段は、前記パケットに格納されたルーティング情報を基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルを特定することを特徴とする請求項5記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項8】 前記GFPパスフレーム形成手段は、前記パケットに格納されたルーティング情報、および前記GFPフレーム転送装置に前記パケットが入力された際の入力ポートを基に、前記GFPネットワークにおける

前記パスIDに対応する前記ラベルを特定することを特徴とする請求項5記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項9】 前記パケットはEthernet MACフレームであり、前記ルーティング情報は前記Ethernet MACフレームに格納されたDA(Destination Address)であることを特徴とする請求項7または8記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項10】 前記パケットはIPパケットであり、 前記ルーティング情報は前記IPパケットに格納された DA(Destination Address)であ ることを特徴とする請求項7または8記載のGFPフレ ーム転送装置。

【請求項11】 前記GFPパスフレーム形成手段により形成された前記GFPパスフレームを、前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームを、前記GFPフレーム転送装置の前記ラベルに対応した出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信手段をさらに備えたことを請求項1から10のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項12】 前記GFPフレーム転送装置が前記GFPネットワークから前記GFPパスフレームを受信した場合、前記GFPパスフレームの前記拡張ヘッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前記GFPプレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記GFPネットワークに送出されるように前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング手段をさらに備えたことを特徴とする請求項1から11のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項13】 前記サブネットワークは、Ethernetであることを特徴とする請求項5記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項14】 前記パケット抽出手段は、前記EthernetのEthernetフレームのペイロードから前記パケットを抽出することを特徴とする請求項13記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項15】 前記サブネットワークは、POS(Packet Over SONET)であることを特徴とする請求項5記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項16】 前記パケット抽出手段は、前記POSのHDLCフレームのペイロードから前記パケットを抽出することを特徴とする請求項15記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項17】 GFP (Generic Frame Procedure) フレームを転送するGFPフレ

ーム転送装置において、

複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルをその拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットをそのペイロードフィールドに格納したGFPパスフレームを前記GFPネットワークから受信するGFPパスフレーム受信手段と、

前記G F Pパスフレームの前記拡張へッダ領域内に格納 10 された前記ラベルに対応する前記G F Pフレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記G F Pパスフレームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記G F Pネットワークに送出されるように前記G F Pパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング手段と、

前記ラベルスイッチング手段によりスイッチングされた 前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートか ら前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレー ム送信手段とを備えたことを特徴とするGFPフレーム 20 転送装置。

【請求項18】 前記GFPパスフレームにおける前記 拡張ヘッダ領域の長さが16ビットであることを特徴とする請求項17記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項19】 前記拡張ヘッダ領域は、

前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、 前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格 納するためのDE(Discard Eligibil ity)フィールドと、

予備用の予備フィールドとを備えることを特徴とする請 30 求項17記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項20】 前記ラベルフィールドのサイズが11 ビット、

前記DEフィールドのサイズが1ビット、

前記予備フィールドのサイズが 4 ビットであることを特徴とする請求項 1 9 記載の G F P フレーム転送装置。

【請求項21】 前記GFPパスフレーム送信手段は、前記GFPパスフレームを、前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームを前記GFPネットワークに送信することを特徴とする請求項17記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項22】 前記OSI参照モデルの第1層として、SONET (Synchronous Optical NETwork)が用いられることを特徴とする請求項11または21記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項23】 前記GFPパスフレーム送信手段は、 前記SONETのSONETフレームのペイロードに前 記GFPパスフレームを格納し、この前記GFPパスフ レームを格納した前記SONETフレームを前記GFPネットワークに送信することを特徴とする請求項22記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項24】 前記OSI参照モデルの第1層として、OTN(Optical Transport Network)が用いられることを特徴とする請求項11または21記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項25】 前記GFPパスフレーム送信手段は、前記OTNのデジタルラッパーフレームのペイロードであるOPUk (Optical channel payload unit)に前記GFPパスフレームを格納し、この前記GFPパスフレームを格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記デジタルラッパーフレームを前記GFPネットワークに送信することを特徴とする請求項24記載のGFPフレーム転送装置。

【請求項26】 前記ラベルスイッチング手段は、前記 拡張ヘッダ領域内に格納された前記パスIDに対応する 前記ラベルを所定の規則に従って書き替えることを特徴 とする請求項12または17記載のGFPフレーム転送 装置。

【請求項27】 GFP(Generic Frame Procedure)フレームを転送するGFPフレーム転送装置におけるGFPフレーム転送方法において、

複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルを前記GFPフレームの拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットを前記GFPフレームのペイロードフィールドに格納してGFPパスフレームを形成するGFPパスフレーム形成工程を備えたことを特徴とするGFPフレーム転送方法。

【請求項28】 前記GFPパスフレーム形成工程において、前記GFPパスフレームにおける前記拡張ヘッダ領域の長さが16ビットとされることを特徴とする請求項27記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項29】 前記GFPパスフレーム形成工程において、前記拡張ヘッダ領域内に、

前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、 前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格 納するためのDE(Discard Eligibil ity)フィールドと、

予備用の予備フィールドとが設けられることを特徴とする請求項27記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項30】 前記GFPパスフレーム形成工程において、

前記ラベルフィールドのサイズが11ビット、 前記DEフィールドのサイズが1ビット、

前記予備フィールドのサイズが4ビットとされることを

【請求項31】 前記GFPパスフレームの前記ペイロードフィールドに格納されるべきパケットを格納したサブネットワークのフト・ノを放出し、並記せてネットワ

特徴とする請求項29記載のGFPフレーム転送方法。

ードフィールドに格納されるべきパゲットを格納したサブネットワークのフレームを終端し、前記サブネットワークのフレームから前記パケットを抽出するパケット抽出工程をさらに備えたことを特徴とする請求項27から30のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項32】 前記パケット抽出工程において、前記サブネットワークのフレームから不要な前記サブネットワーク用のオーバヘッドを除去することにより前記パケットが抽出されることを特徴とする請求項31記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項33】 前記GFPパスフレーム形成工程において、前記パケットに格納されたルーティング情報を基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルが特定されることを特徴とする請求項31記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項34】 前記GFPパスフレーム形成工程において、前記パケットに格納されたルーティング情報、および前記GFPフレーム転送装置に前記パケットが入力 20 された際の入力ポートを基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルが特定されることを特徴とする請求項31記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項35】 前記パケットはEthernet MACフレームであり、前記ルーティング情報は前記Ethernet MACフレームに格納されたDA(Destination Address)であることを特徴とする請求項33または34記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項36】 前記パケットはIPパケットであり、前記ルーティング情報は前記IPパケットに格納されたDA(Destination Address)であることを特徴とする請求項33または34記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項37】 前記GFPパスフレーム形成工程により形成された前記GFPパスフレームを、前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOS I 参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前 40 記レイヤ1フレームを、前記GFPフレーム転送装置の前記ラベルに対応した出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信工程をさらに備えたことを請求項27から36のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項38】 前記GFPフレーム転送装置が前記GFPネットワークから前記GFPパスフレームを受信した場合、前記GFPパスフレームの前記拡張ヘッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前記GFPプレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレ 50

ームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記 G F Pネットワークに送出されるように前記 G F Pパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング工程をさらに備えたことを特徴とする請求項 2 7 から 3 7 のいずれか 1 項に記載の G F Pフレーム転送方法。

【請求項39】 前記サブネットワークは、Ethernetであることを特徴とする請求項31記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項40】 前記パケット抽出工程において、前記 EthernetのEthernetフレームのペイロ ードから前記パケットが抽出されることを特徴とする請 求項39記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項41】 前記サブネットワークは、POS(Packet Over SONET)であることを特徴とする請求項31記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項42】 前記パケット抽出工程において、前記POSのHDLCフレームのペイロードから前記パケットが抽出されることを特徴とする請求項41記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項43】 GFP(Generic Frame Procedure)フレームを転送するGFPフレ ーム転送装置におけるGFPフレーム転送方法におい マ

複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルをその拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットをそのペイロードフィールドに格納したGFPパスフレームを前記GFPネットワークから受信するGFPパスフレーム受信工程と、

前記GFPパスフレームの前記拡張へッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前記GFPフレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記GFPネットワークに送出されるように前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング工程と、

前記ラベルスイッチング工程によりスイッチングされた前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信工程とを備えたことを特徴とするGFPフレーム転送方法。

【請求項44】 前記GFPパスフレームにおける前記拡張へッダ領域の長さが16ビットであることを特徴とする請求項43記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項45】 前記拡張ヘッダ領域は、

前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、

前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格

6

納するためのDE (Discard Eligibil ity) フィールドと、

予備用の予備フィールドとを備えることを特徴とする請求項43記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項46】 前記ラベルフィールドのサイズが11 ビット、

前記DEフィールドのサイズが1ビット、

前記予備フィールドのサイズが 4 ビットであることを特徴とする請求項 4 5 記載の G F P フレーム転送方法。

【請求項47】 前記GFPパスフレーム送信工程において、前記GFPパスフレームは、前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納され、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームが前記GFPネットワークに送信されることを特徴とする請求項43記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項48】 前記OSI参照モデルの第1層として、SONET (Synchronous Optic al NETwork)が用いられることを特徴とする 20 請求項37または47記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項49】 前記GFPパスフレーム送信工程において、前記SONETのSONETフレームのペイロードに前記GFPパスフレームが格納され、この前記GFPパスフレームを格納した前記SONETフレームが前記GFPネットワークに送信されることを特徴とする請求項48記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項50】 前記OSI参照モデルの第1層として、OTN(Optical Transport Network)が用いられることを特徴とする請求項3 307または47記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項51】 前記GFPパスフレーム送信工程において、前記OTNのデジタルラッパーフレームのペイロードであるOPUk(Optical channel payload unit)に前記GFPパスフレームが格納され、この前記GFPパスフレームを格納した前記デジタルラッパーフレームが前記GFPネットワークに送信されることを特徴とする請求項50記載のGFPフレーム転送方法。

【請求項52】 前記ラベルスイッチング工程において、前記拡張ヘッダ領域内に格納された前記パスIDに対応する前記ラベルが所定の規則に従って書き替えられることを特徴とする請求項38または43記載のGFPフレーム転送方法。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明はGFP(Generic Frame Procedure)フレームを転送するためのGFPフレーム転送装置およびGFPフレーム転送方法に関し、特に、GFPフレームの柔軟なル 50

ーティング、オーバーヘッドの低減、広範囲なアプリケーションの収容等を実現してGFPの有用性を拡張することが可能なGFPフレーム転送装置およびGFPフレーム転送方法に関する。

8

#### [0002]

【従来の技術】近年、インターネットの急速な拡大に伴い、IP(Internet Protocol)パケット等のデータ系のトラヒックが著しく増大している。このようなデータ系トラヒックの効率的な転送を実現するためには、従来の電話網等の音声ネットワークに適合して設計されていたネットワーク構成や機器を、データ系トラヒックの転送に適した形態に変更していくことが必要であり、とりわけ、可変長パケットの転送に適した形態への変更が求められている。

【0003】従来より、広域公衆網(Wide Are a Network: WAN)におけるデジタルネットワーク網としてSONET/SDH(Synchronous Optical NETwork/ Synchronous Digital Hierarchy)が存在する。このSONET/SDHでは音声信号の収容に適したデータ構造が採用されていたが、近年のデータ系トラヒックの増大に伴い、SONET/SDH上でデータ系トラヒックを効率よく転送するための技術が検討され始めている。

【0004】そのような技術の一つとして、GFP(Generic Frame Procedure)がある。このGFPは、SONET/SDHに加えて液長分割多重(Wavelength Division Multiplexing:WDM)を使用するOTN(Optical Transport Network)において様々なプロトコルの可変長パケットを収容するための、汎用カプセル化技術・アダプテーション技術であり、GFPの技術内容は、アメリカ合衆国T1委員会の技術委員会の一つであるT1X1.5における寄書「T1X1.5/2000-209"Generic Framing Procedure(GFP) Specification"」(以下、「寄書(1)」という)に開示されている。

【0005】図13は、上記GFPのプロトコルスタックを示す図である。このように、GFPはGFP payload dependent sub-layerとGFP payload independent sub-layerから構成され、様々なユーザプロトコル(加入者ネットワークのプロトコル:Ethernet、HDLC、Token Ring等)を、この加入者ネットワークとインターフェースするエッジノードにおいて収容し、これをtransparentに転送する技術である。

【0006】図14は、GFPの基本フレームフォーマットを示す図であり、図14に示すGFPフレームは、

4バイトのコアヘッダ(Core Header)、可変長( $4\sim65535$ バイト)のペイロードエリア(Payload Area)、および4バイトのFCS(Frame Check Sequence)フィールドより構成されている。

【0007】上記コアヘッダは、図15に示すように、各2バイトのPLI(PDU Length Indicator)フィールドおよびcHEC(core Header Error Control)フィールドを含む。このPLIは、上記ペイロードエリアの長さ(バイト数)を示し、cHECは、前記PLIフィールドに対してCRC16計算を行った結果を示し、コアヘッダ内の情報の完全性を保護するためのものである。

【0008】また、前記ペイロードエリアは、図16に示すように、ペイロードヘッダ(Payload Header)およびペイロード (Payload) フィールド (以下、単に「ペイロード」という)により構成される。ペイロードヘッダは $4\sim64$ バイトの可変長であり、ペイロードは $0\sim65535$ バイトの可変長である。このペイロードエリア内のペイロードに、転送対象 20となる情報が格納される。

【0009】また、前記FCSフィールドは、図17に示す4バイト固定長のフィールドであり、前記ペイロードエリア全体に対してFCS計算(CRC32計算の一種)を行った結果を示し、ペイロードエリアの内容の保護に用いられる。

【0010】図18は、GFPポイントtoポイントフ

レーム(リニアフレーム) (ポイント t o ポイント接続 (2個のノード間の接続)において使用されるGFPフ レーム)におけるペイロードヘッダを示す図であり、こ のリニアフレームのペイロードヘッダは、Typeフィ ールド、tHEC (type Header Erro r Control) フィールド、拡張ヘッダ (Ext ension Headers) としてのDP (Des tination Port) およびSP (Sourc e Port)、およびeHEC(extension HeaderError Control) フィール ドを有している。上記Typeは、GFPフレームフォ ーマットの種別やペイロードフィールドに格納されるデ ータの上位レイヤのプロトコル種別を示す。 tHEC は、前記Typeフィールドに対するCRC16計算結 果を示し、Typeフィールド内の情報の完全性を保護 するために用いられる。DP(宛先ポート番号)は、E gress側のGFPエッジノードが有する16個のポ ートのうちの1つを示し、当該GFPフレームに格納さ れたユーザパケットのEgress側GFPエッジノー ドからの出力先を示す。SP(送信元ポート番号)は、 Ingress側のGFPエッジノードが有する16個 のポートのうちの1つを示し、当該GFPフレームに格 納されたユーザパケットのEgress側GFPエッジ 50 ノードからの出力先を示す。 eHECは、上記拡張へッダ (TypeとtHECは含まない) に対する CRC1 6計算結果を示し、拡張ヘッダ内の情報の完全性を保護するために用いられる。

【0011】図19は、GFPリングフレーム(リング接続において使用されるGFPフレーム)におけるペイロードヘッダを示す図であり、このリングフレームのペイロードヘッダは、Typeフィールド、tHECフィールド、DPフィールド、SPフィールド、eHECフィールドを図18のリニアフレームのペイロードヘッダと同様に備える他、拡張ヘッダ(図19におけるoctet50~101 において、101 102 において、103 において、104 105 において、105 において、107 にない 107 にない 1

Access Control) アドレス(DST MAC)、および送信元MAC(Source Media Access Control) アドレス(SR C MAC)をさらに有している。上記DEは、GFP フレームの廃棄の優先度を示し、COS(Class Of Service)の詳細な使用法は検討中である。TTLはGFP転送(GFP hops)の残り回数を示す8ビット領域であり、例えばTTL=0は、GFPフレームが次のGFPノードで終端されることを示す。宛先MACアドレスは、宛先GFPノードのアドレスを示す6バイトのフィールドであり、送信元MACアドレスは、送信元GFPノードのアドレスを示す6バイトのフィールドである。

【0012】GFPでは、ペイロードヘッダ内のTyp e フィールドによりアダプテーションの種別が指定さ れ、さらに個々のアダプテーションに即した情報をペイ ロードヘッダ内に定義することが可能である。現在、上 記のように、ポイントtoポイントフレームおよびリン グフレームを想定したアダプテーションが提案されてお り、各々の特徴は以下のようなものである。・ポイント toポイントフレーム・・・複数のユーザプロトコルの ストリームをIngressのSONETノードで多重 し、EgressのSONETノードに転送する。スト リームの多重を識別するために、ペイロードヘッダ内に ポートアドレス (SP, DP) を用意する。ペイロード ヘッダ内にSONETノードを識別するアドレス情報が 存在しないため、中継ノードではGFPフレーム単位の ルーティングを行うことができない。・リングフレーム ・・・SONETリングのトポロジー上に共有バス的な リングを構築し、イーサネットー1ikeなパケット転 送をクライアントに提供する。リング内の転送を実現す るために、ペイロードヘッダ内にSONETノードを識 別するためのMACアドレスを用意する。

【0013】上記GFPに、Gigabit Ethe

rnet、ESCON、ファイバーチャネル(Fiber Channel)、FICON等を収容するアダプテーション方法が、上記寄書(1)、および寄書:「T1X1.5/2000-210, A Proposed Format for the GFP Type Field, Oct. 2000」(以下、寄書(2)という)、および寄書「T1X1.5/2000-197, Transparent GFPMappings For Fiber Channel and ESCON, Oct. 2000」(以下、寄書(3)という)において報告されている。

#### [0014]

【0015】上記寄書(4)で示すような多様なネットワークトポロジー上における柔軟な転送を実現するためには、既存のアダプテーションではいくつかの問題がある。新しいアダプテーションの満たすべき基準は以下のようなものである。

・オーバーヘッド・・・ネットエクスパンションを起こ さないようにユーザデータをGFPフレームにカプセル 化する必要がある。特にペイロードヘッダのオーバーヘ ッドを小さくすることが重要である。

・多重・・・複数のユーザストリームを多重して転送するために、個々のユーザストリームを識別可能な仕組みが必要となる。

・ルーティング…柔軟なネットワークトポロジー上での 転送を実現するために、GFPフレームにはルーティン グ可能なアドレス情報が必要である。

【0016】現状の電気通信ネットワークにおけるアプリケーションには、connection-oriented, 論理的にポイントtoポイントの接続形態、ラベルを使用したスイッチング、複数のユーザストリームを多重して転送、等の特徴がある。

【0017】代表的なアプリケーションとして、ATM、Frame Relay、MPLS等が挙げられる。いずれも、connection-orientedなend-to-endのパスが存在し、パケット、セル毎に付与されるラベルに従って転送される。このようなconnection-orientedなパスの 50

定義は、前記寄書(4)にあるように、多様なトポロジー上(マルチリング間接続、DCSも経由する接続等)で柔軟な転送を行う場合に有効である。これらの転送方式は、基本的にポイントtoポイントの論理リンクでありながら、複数リンクを多重する事による統計多重効果を狙うことが可能である。

【0018】また、現在MPLSを含むルータ間のパケ

ットデータの転送にはPOS(Packet Over SONET)がよく使用されている。POSはルータ間をポイントtoポイントでCBR(Constant Bit Rate)的に接続する形態であるが、常時ユーザが100%の帯域を利用しているとは限らない。そこで一つのSONETパス上にPOSを収容しつつ余剰帯域を他のベストエフォートトラヒックに利用させるアプリケーションが考えられる。SONETパス内のP

Service)を確保する。GFPの共通カプセル 化によってIP(POS)とベストエフォートトラヒッ クの多重が可能となれば統計多重効果によってリンクの 利用率が向上させることが可能である。

OS接続のユーザに対しては優先制御によるピーク速度

の帯域保証を行うことでQoS(Quality of

【0019】このようにconnection—orientedでラベル多重のトラヒックの需要は多いと予想される。しかしこのようなトラヒックをGFPで規定済のフレームフォーマットで収容するには、次に挙げる問題点がある。

【0020】・ポイント t o ポイントフレームは、柔軟な e n d -t o -e n d o m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d e m d m

【0021】・リングフレームはEthernet以外のapplicationにおいて、非常に大きなオーバーヘッドをもたらし、ネットエクスパンションを引き起こす。図20に示すように、HDLCフレーミングによるユーザインタフェースをリングフレームにカプセル化する場合、50%近いオーバーヘッドが発生し、極めて大きなネットエクスパンションを引き起こす。なお、ポイントtoポイントフレームにおいてもオーバーヘッドは発生するが、20%程度にとどまっている。

【0022】・リングフレームでは、ingressノードで多数のユーザストリームを多重する場合に、個々のユーザストリームを識別することができない。リングフレームのMACアドレスはSONETノードのアドレ

スを特定するのみである。ポート別にユーザを収容すれば、Tributary側のユーザストリームをポート番号で識別することが可能であるが、その最大数は16に制限される。従って、例えば図21に示すように、多数のユーザストリームが多重化されてEgressノードに転送される場合、EgressノードはGFPよりさらに上位のレイヤを終端する必要があり、装置コストの増大、GFPフレームの利便性の低下が生じる。

【0023】・リングフレームでは、パスを簡単に識別することができない。リングフレームのMACアドレスは送信元ノードのアドレスと宛先ノードのアドレスのみを示し、送信元ノードから宛先ノードまでの経路を示す情報ではない。リングフレームにおいて、connection—orientedなパスに対する管理を行うためには、送信元のMACアドレスと宛先のMACアドレスのペアを、網内で規定されるパスIDに変換して管理する必要があり、SONETノードやネットワーク全体のコストを上げることになる。

【0024】この発明は上記課題を解決するためのものであり、ポイントtoポイント接続、リング接続以外の複雑なネットワークトポロジーにおいても柔軟でconnectionーorientedなGFPフレームの転送を可能とし、また、オーバヘッドの削減、複数のユーザストリームの多重/分離等を実現してGFPの有用性を改善することが可能なGFPフレーム転送装置およびGFPフレーム転送方法を提供することを目的とする。

#### [0025]

【課題を解決するための手段】請求項1記載のGFPフレーム転送装置は、GFP(Generic Frame Procedure)フレームを転送するGFPフレーム転送装置において、複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルを前記GFPフレームの拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットを前記GFPフレームのペイロードフィールドに格納してGFPパスフレームを形成するGFPパスフレームを形成するGFPパスフレームを形成するGFPパスフレームを形成するGFPパスフレームを形成するGFPパスフレームを形成するGFPパスフレーム形成手段を備えるようにしたものである。

【0026】請求項2記載のGFPフレーム転送装置は、請求項1記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム形成手段が、前記GFPパスフレームにおける前記拡張ヘッダ領域の長さを16ビットとするようにしたものである。

【0027】請求項3記載のGFPフレーム転送装置は、請求項1記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム形成手段が、前記拡張ヘッダ領域内に、前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグ

を格納するためのDE(Discard Eligib ility)フィールドと、予備用の予備フィールドと を設けるようにしたものである。

【0028】請求項4記載のGFPフレーム転送装置は、請求項3記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム形成手段が、前記ラベルフィールドのサイズを11ビット、前記DEフィールドのサイズを1ビット、前記予備フィールドのサイズを4ビットとするようにしたものである。

【0029】請求項5記載のGFPフレーム転送装置は、請求項1から4のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレームの前記ペイロードフィールドに格納されるべきパケットを格納したサブネットワークのフレームを終端し、前記サブネットワークのフレームから前記パケットを抽出するパケット抽出手段をさらに備えるようにしたものである。

【0030】請求項6記載のGFPフレーム転送装置は、請求項5記載のGFPフレーム転送装置において、前記パケット抽出手段が、前記サブネットワークのフレームから不要な前記サブネットワーク用のオーバヘッドを除去することにより前記パケットを抽出するようにしたものである。

【0031】請求項7記載のGFPフレーム転送装置は、請求項5記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム形成手段が、前記パケットに格納されたルーティング情報を基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルを特定するようにしたものである。

【0032】請求項8記載のGFPフレーム転送装置は、請求項5記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム形成手段が、前記パケットに格納されたルーティング情報、および前記GFPフレーム転送装置に前記パケットが入力された際の入力ポートを基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルを特定するようにしたものである。

【0033】請求項9記載のGFPフレーム転送装置は、請求項7または8記載のGFPフレーム転送装置において、前記パケットとしてEthernet MACフレームを収容し、前記ルーティング情報として前記Ethernet MACフレームに格納されたDA(Destination Address)を用いるようにしたものである。

【0034】請求項10記載のGFPフレーム転送装置は、請求項7または8記載のGFPフレーム転送装置において、前記パケットとしてIPパケットを収容し、前記ルーティング情報として前記IPパケットに格納されたDA(Destination Address)を用いるようにしたものである。

【0035】請求項11記載のGFPフレーム転送装置は、請求項1から10のいずれか1項に記載のGFPフ

レーム転送装置において、前記GFPパスフレーム形成手段により形成された前記GFPパスフレームを前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームを前記GFPフレーム転送装置の前記ラベルに対応した出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信手段をさらに備えるようにしたものである。

【0036】請求項12記載のGFPフレーム転送装置は、請求項1から11のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPフレーム転送装置が前記GFPネットワークから前記GFPパスフレームを受信した場合に前記GFPパスフレームの前記拡張へッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前記GFPプレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記GFPネットワークに送出されるように前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング手段をさらに備えるようにしたものである。

【0037】請求項13記載のGFPフレーム転送装置は、請求項5記載のGFPフレーム転送装置において、前記サブネットワークとしてEthernetを収容するようにしたものである。

【0038】請求項14記載のGFPフレーム転送装置は、請求項13記載のGFPフレーム転送装置において、前記パケット抽出手段が、前記EthernetのEthernetフレームのペイロードから前記パケットを抽出するようにしたものである。

【0039】請求項15記載のGFPフレーム転送装置は、請求項5記載のGFPフレーム転送装置において、前記サブネットワークとしてPOS(Packet Over SONET)を収容するようにしたものである。

【0040】請求項16記載のGFPフレーム転送装置は、請求項15記載のGFPフレーム転送装置において、前記パケット抽出手段が、前記POSのHDLCフレームのペイロードから前記パケットを抽出するようにしたものである。

【0041】請求項17記載のGFPフレーム転送装置は、GFP(Generic Frame Procedure)フレームを転送するGFPフレーム転送装置において、複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルをその拡張へッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットをそのペイロードフィールドに格納したGFPパスフレームを前記GFPネットワークから受信するGFP

パスフレーム受信手段と、前記GFPパスフレームの前記拡張へッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前記GFPプレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記GFPネットワークに送出されるように前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング手段と、前記ラベルスイッチング手段によりスイッチングされた前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信手段とを備えるようにしたものである。

【0042】請求項18記載のGFPフレーム転送装置は、請求項17記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレームにおける前記拡張へッダ領域の長さが16ビットであるようにしたものである。

【0043】請求項19記載のGFPフレーム転送装置は、請求項17記載のGFPフレーム転送装置において、前記拡張ヘッダ領域が、前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格納するためのDE(Discard Eligibility)フィールドと、予備用の予備フィールドとを備えるようにしたものである。

【0044】請求項20記載のGFPフレーム転送装置は、請求項19記載のGFPフレーム転送装置において、前記ラベルフィールドのサイズが11ビット、前記DEフィールドのサイズが1ビット、前記予備フィールドのサイズが4ビットであるようにしたものである。

【0045】請求項21記載のGFPフレーム転送装置は、請求項17記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム送信手段が、前記GFPパスフレームを前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームを前記GFPネットワークに送信するようにしたものである。

【OO46】請求項22記載のGFPフレーム転送装置は、請求項11または21記載のGFPフレーム転送装置において、前記OSI参照モデルの第1層として、SONET (Synchronous Optical NETwork)を用いるようにしたものである。

【0047】請求項23記載のGFPフレーム転送装置は、請求項22記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム送信手段が、前記SONETのSONETフレームのペイロードに前記GFPパスフレームを格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記SONETフレームを前記GFPネットワークに送信するようにしたものである。

【0048】請求項24記載のGFPフレーム転送装置は、請求項11または21記載のGFPフレーム転送装置において、前記OSI参照モデルの第1層として、O

TN (Optical Transport Network) を用いるようにしたものである。

【0049】請求項25記載のGFPフレーム転送装置は、請求項24記載のGFPフレーム転送装置において、前記GFPパスフレーム送信手段が、前記OTNのデジタルラッパーフレームのペイロードであるOPUk (Optical channel payload unit)に前記GFPパスフレームを格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記デジタルラッパーフレームを前記GFPネットワークに送信するようにしたものである。

【0050】請求項26記載のGFPフレーム転送装置は、請求項12または17記載のGFPフレーム転送装置において、前記ラベルスイッチング手段が、前記拡張へッダ領域内に格納された前記パスIDに対応する前記ラベルを所定の規則に従って書き替えるようにしたものである。

【0051】請求項27記載のGFPフレーム転送方法は、GFP(Generic Frame Procedure)フレームを転送するGFPフレーム転送装置 20におけるGFPフレーム転送方法において、複数のGFPノードからなるGFPネットワーク内のIngressノードからEgressノードまでのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに対応するラベルを前記GFPフレームの拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケットを前記GFPフレームのペイロードフィールドに格納してGFPパスフレームを形成するGFPパスフレーム形成工程を備えるようにしたものである。

【0052】請求項28記載のGFPフレーム転送方法 30 は、請求項27記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム形成工程において、前記GFPパスフレームにおける前記拡張ヘッダ領域の長さが 16ビットとされるようにしたものである。

【0053】請求項29記載のGFPフレーム転送方法は、請求項27記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム形成工程において、前記拡張へッダ領域内に、前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格納するためのDE(Discard Eligibility)フィールドと、予備用の予備フィールドとが設けられるようにしたものである。

【0054】請求項30記載のGFPフレーム転送方法は、請求項29記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム形成工程において、前記ラベルフィールドのサイズが11ビット、前記DEフィールドのサイズが1ビット、前記予備フィールドのサイズが4ビットとされるようにしたものである。

【0055】請求項31記載のGFPフレーム転送方法は、請求項27から30のいずれか1項に記載のGFP

フレーム転送方法において、前記GFPパスフレームの前記ペイロードフィールドに格納されるべきパケットを格納したサブネットワークのフレームを終端し、前記サブネットワークのフレームから前記パケットを抽出するパケット抽出工程をさらに備えるようにしたものである。

【0056】請求項32記載のGFPフレーム転送方法は、請求項31記載のGFPフレーム転送方法において、前記パケット抽出工程において、前記サブネットワークのフレームから不要な前記サブネットワーク用のオーバヘッドを除去することにより前記パケットが抽出されるようにしたものである。

【0057】請求項33記載のGFPフレーム転送方法は、請求項31記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム形成工程において、前記パケットに格納されたルーティング情報を基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルが特定されるようにしたものである。

【0058】請求項34記載のGFPフレーム転送方法は、請求項31記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム形成工程において、前記パケットに格納されたルーティング情報、および前記GFPフレーム転送装置に前記パケットが入力された際の入力ポートを基に、前記GFPネットワークにおける前記パスIDに対応する前記ラベルが特定されるようにしたものである。

【0059】請求項35記載のGFPフレーム転送方法は、請求項33または34記載のGFPフレーム転送方法において、前記パケットとしてEthernet M A C フレームを収容し、前記ルーティング情報として前記 Ethernet MACフレームに格納された DA (Destination Address)を用いるようにしたものである。

【0060】請求項36記載のGFPフレーム転送方法は、請求項33または34記載のGFPフレーム転送方法において、前記パケットとしてIPパケットを収容し、前記ルーティング情報として前記IPパケットに格納されたDA(Destination Address)を用いるようにしたものである。

【0061】請求項37記載のGFPフレーム転送方法は、請求項27から36のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム形成工程により形成された前記GFPパスフレームを前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納し、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームを前記GFPフレーム転送装置の前記ラベルに対応した出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信工程をさらに備えるようにしたものである。

【0062】請求項38記載のGFPフレーム転送方法は、請求項27から37のいずれか1項に記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPフレーム転送装置が前記GFPネットワークから前記GFPパスフレームを受信した場合に前記GFPパスフレームの前記拡張へッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前記GFPプレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレームが前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介して前記GFPネットワークに送出されるように前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッチングするラベルスイッチング工程をさらに備えるようにしたものである。

【0063】請求項39記載のGFPフレーム転送方法は、請求項31記載のGFPフレーム転送方法において、前記サブネットワークとしてEthernetを収容するようにしたものである。

【0064】請求項40記載のGFPフレーム転送方法は、請求項39記載のGFPフレーム転送方法において、前記パケット抽出工程において、前記Ethernetフレームのペイロードから前記 20パケットが抽出されるようにしたものである。

【0065】請求項41記載のGFPフレーム転送方法 は、請求項31記載のGFPフレーム転送方法におい て、前記サブネットワークとしてPOS (Packet Over SONET)を収容するようにしたもので ある。

【0066】請求項42記載のGFPフレーム転送方法は、請求項41記載のGFPフレーム転送方法において、前記パケット抽出工程において、前記POSのHDLCフレームのペイロードから前記パケットが抽出され 30 るようにしたものである。

【0067】請求項43記載のGFPフレーム転送方法 は、GFP (Generic Frame Proce dure) フレームを転送するGFPフレーム転送装置 におけるGFPフレーム転送方法において、複数のGF PノードからなるGFPネットワーク内のIngres sノードからEgressノードまでのパスを一意に指 定するために定義されたパスIDに対応するラベルをそ の拡張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記 パスを介して転送されるべきパケットをそのペイロード 40 フィールドに格納したGFPパスフレームを前記GFP ネットワークから受信するGFPパスフレーム受信工程 と、前記GFPパスフレームの前記拡張ヘッダ領域内に 格納された前記ラベルに対応する前記GFPフレーム転 送装置の出力ポートを同定し、前記GFPパスフレーム が前記同定された出力ポートに接続された伝送路を介し て前記GFPネットワークに送出されるように前記GF Pパスフレームを前記同定された出力ポートへとスイッ チングするラベルスイッチング工程と、前記ラベルスイ ッチング工程によりスイッチングされた前記GFPパス 50

フレームを前記同定された出力ポートから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフレーム送信工程とを備えるようにしたものである。

【0068】請求項44記載のGFPフレーム転送方法は、請求項43記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレームにおける前記拡張へッダ領域の長さが16ビットであるようにしたものである。

【0069】請求項45記載のGFPフレーム転送方法は、請求項43記載のGFPフレーム転送方法において、前記拡張ヘッダ領域が、前記ラベルを格納するためのラベルフィールドと、前記GFPパスフレームの廃棄優先度を示すフラグを格納するためのDE(Discard Eligibility)フィールドと、予備用の予備フィールドとを備えるようにしたものである。

【0070】請求項46記載のGFPフレーム転送方法は、請求項45記載のGFPフレーム転送方法において、前記ラベルフィールドのサイズが11ビット、前記DEフィールドのサイズが1ビット、前記予備フィールドのサイズが4ビットであるようにしたものである。

【0071】請求項47記載のGFPフレーム転送方法は、請求項43記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム送信工程において、前記GFPパスフレームが前記GFPネットワークにおいて前記GFPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層のフレームであるレイヤ1フレームに格納され、この前記GFPパスフレームを格納した前記レイヤ1フレームが前記GFPネットワークに送信されるようにしたものである。

【0072】請求項48記載のGFPフレーム転送方法は、請求項37または47記載のGFPフレーム転送方法において、前記OSI参照モデルの第1層として、SONET (Synchronous Optical NETwork)を用いるようにしたものである。

【0073】請求項49記載のGFPフレーム転送方法は、請求項48記載のGFPフレーム転送方法において、前記GFPパスフレーム送信工程において、前記SONETフレームのペイロードに前記GFPパスフレームが格納され、この前記GFPパスフレームを格納した前記SONETフレームが前記GFPネットワークに送信されるようにしたものである。

【0074】請求項50記載のGFPフレーム転送方法は、請求項37または47記載のGFPフレーム転送方法において、前記OSI参照モデルの第1層として、OTN(Optical Transport Network)を用いるようにしたものである。

【0075】請求項51記載のGFPフレーム転送方法 は、請求項50記載のGFPフレーム転送方法におい て、前記GFPパスフレーム送信工程において、前記O TNのデジタルラッパーフレームのペイロードであるO PUk (Optical channel paylo

ad unit)に前記GFPパスフレームが格納され、この前記GFPパスフレームを格納した前記デジタルラッパーフレームが前記GFPネットワークに送信されるようにしたものである。

【0076】請求項52記載のGFPフレーム転送方法は、請求項38または43記載のGFPフレーム転送方法において、前記ラベルスイッチング工程において、前記拡張ヘッダ領域内に格納された前記パスIDに対応する前記ラベルが所定の規則に従って書き替えられるようにしたものである。

#### [0077]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態について図面を参照して詳細に説明する。

【0078】実施の形態1. 図1は、本発明の実施の形 態1によるGFPフレーム転送装置が転送するGFPフ レーム (以下、「GFPパスフレーム」という) のフレ ームフォーマットの一例を示す図である。図1に示した 本実施の形態1で使用されるGFPパスフレームは、図 14から図17に示した従来のGFPフレームのフレー ムフォーマットに準拠した構成を有し、その拡張ヘッダ 20 (Extension Headers) 領域 (ペイロ ードヘッダ中の、Type、tHEC、eHECを除い た領域)には、ラベル(Label)フィールド(11 ビット)、DE (Discard Eligibili tv)フィールド(1ビット)、および予備(Rese r v e d) フィールド (4ビット) が設けられている。 【0079】本実施の形態のGFPパスフレームの転送 に際しては、リングフレームにおけるMACアドレスや ポートアドレス(DP, SP)に代わり、本実施の形態 のGFPネットワーク(以下、「GFPパスフレームネ ットワーク」という) における送信元 G F P ノードから 宛先GFPノードまでの経路を一意に識別するためのパ スIDが定義され、上記ラベルフィールドには、このパ スIDに対応したラベル値が格納される。

【0080】上記DEフィールドは、図19に示した従来のリングフレームの場合と同様に、GFPパスフレームの廃棄優先度を示すために設けられ、輻輳制御用に用いられる。上記予備フィールドは、予備用に確保された領域である。なお、connection-orientedなフレーム転送においては、運用時にフレームがループして転送されることはないため、従来のリングフレームにおけるTTLフィールドは省略している。

【0081】図2は本発明の実施の形態1によるGFPフレーム転送装置の概略構成を示すプロック図であり、図2を参照すると、本発明の実施の形態1によるGFPエッジノード(GFPedge node)1およびGFPコアノード(GFPcore node)2が示されている。

【0082】図3は上記GFPフレーム転送装置により 構成されるネットワークシステムの一例(本実施の形態 では以下「GFPパスフレームネットワーク」という)を示すプロック図である。図3の例においては、3個のGFPエッジノード1(E1,E2,E3)および4個のGFPコアノード2(C1,C2,C3,C4)によってGFPパスフレームネットワークが形成されている。GFPエッジノード1には1または複数の加入者ネットワーク(サブネットワーク)が接続されており、GFPコアノード2には加入者ネットワークは接続されていない。

【0083】図2に示すGFPエッジノード1は、パケットスイッチ3と、複数の加入者プロトコル終端部4と、複数のGFPパスフレーム終端部5とを備えている。各終端部(4,5)は、例えばラインカード(LC)として実装される。GFPコアノード2は、パケットスイッチ3と、複数のGFPパスフレーム終端部5とを備えている。なお、GFPコアノード2は加入者側ネットワークと接続されていないため、加入者プロトコル終端部4は有しない。

【0084】加入者プロトコル終端部4は、加入者ネットワークで使用しているネットワークプロトコルを終端する部位である。加入者側ネットワークの種類により、加入者プロトコル終端部4の構成および機能は適宜変更される。例えば、ギガビットイーサネット(登録商標)(GbE)のネットワークと接続する場合には、加入者プロトコル終端部4はギガビットイーサネットのフレーム終端処理を行う。また、POS(Packet over SONET)のネットワークと接続する場合には、SONETフレームの終端処理、および、このSONETフレームに格納されていたポイントtoポイントプロトコルのHDLC-likeフレームの終端処理を行う。

【0085】GFPパスフレーム終端部5は、GFPフ レームを使用するネットワーク(本実施の形態では「G FPパスフレームネットワーク」と呼ぶ)において、G FPフレームを収容するOSI参照モデルの第1層(物 理レイヤ)を終端する部位である。GFPパスフレーム ネットワークのOSI参照モデルの第1層の種類によ り、GFPパスフレーム終端部5の構成および機能は適 宜変更される。例えば、OSI参照モデルの第1層とし てSONETが使用され、SONETフレームのペイロ -F (SPE (Synchronous Payloa d Envelope))にGFPフレームがマッピン グされる場合には、GFPパスフレーム終端部5は、S ONETフレーム終端、GFPフレーム抽出・マッピン グ処理を行う。また、OSI参照モデルの第1層として WDM (Wavelength Division M ultiplex) を利用したOTN (Optical Transport Network) が使用されて いて、このOTNのフレーム(digital wra ррег) のペイロードであるオプティカルチャネルペ イロードユニット(Optical channel payload unit (OPUk))にGFPフレームがマッピングされる場合には、GFPパスフレーム 終端部5は、digital wrapperフレーム 終端、OPUkに対するGFPフレーム抽出・マッピング処理を行う。

【0086】なお、SONETの規格に関しては、ANSIT1.105およびANSIT1.105.02 もしくはITU-T G.707に、また、OTNのOPUkに関しては、ITU-T G.709に記載されている。

【0087】図4は、本発明の実施の形態1におけるGFPエッジノード(GFP edge node)1の詳細な構成の一例を示すプロック図である。GFPエッジノード1は、図2で示した部位の他に、監視制御処理部16を有する。なお、簡単のため、図4のGFPエッジノード1には、加入者プロトコル終端部4とGFPパスフレーム終端部5をそれぞれ1個ずつ示しているが、GFPエッジノード1の1以上の加入者ネットワーク側ポートに対して1以上の加入者プロトコル終端部4が設けられ、また、1以上のGFPパスフレームネットワーク側ポートに対して1以上のGFPパスフレームネットワーク側ポートに対して1以上のGFPパスフレーム終端部5が設けられ、それぞれの終端部(4,5)がパケットスイッチ3に接続されている。

【0088】加入者プロトコル終端部4は、加入者ネットワークインタフェース部6、受信アダプテーション処理部7、アドレス解決部8、トラヒックメータ9、パケットスイッチインタフェース部10、メモリ11、および送信アダプテーション処理部12を有する。

【0089】加入者ネットワークインタフェース部6は、加入者ネットワークとのユーザパケット(ユーザパケットを格納した加入者ネットワークフレーム)の送受信を行う。加入者ネットワークカらユーザパケットを格納した加入者ネットワークフレームを受信した場合には、この加入者ネットワークフレームから加入者ネットワーク用の不要なオーバヘッドを取り外してユーザパケットを抽出し、このユーザパケットを受信アダプテーション処理部7に送る。また、加入者ネットワークへのユーザパケットの送信も後述のようにして行う。

【0090】受信アダプテーション処理部7は、加入者ネットワークインタフェース部6から受信したユーザパケットに、GFPフレームのアダプテーション用のフィールドである「Type」を付与し、このTypeに対してCRC16計算を行って「tHEC」を付与し、そして拡張ヘッダ用の領域を確保する。なお、以下、ユーザパケットを元にして形成中のGFPパスフレームも含めて、「GFPパスフレーム」と呼ぶこととする。

【 0 0 9 1 】 アドレス解決部 8 は、この G F Pパスフレームのペイロードフィールドに格納されたユーザパケッ

トに格納されている加入者ネットワークの宛先アドレス (User Destination Addrress) を基にメモリ11を参照し、本GFPパスフレームネットワークにおけるパスIDを特定し、これを基にGFPパスフレーム転送用のラベルをGFPパスフレームの拡張へッダ領域に付与し、この拡張へッダ領域に対してCRC16計算を行って「eHEC」を付与する。また、本ノード内のパケットスイッチ3における前記パスIDに対応する出力ポートの同定を行う。なお、この加入者ネットワークの宛先アドレス(User Destination Address)とは、例えば前記ユーザパケットがEthernet MACフレームである場合や、POSのHDLCフレームのペイロードから抽出されたIPパケットである場合には、その「Destination Address (DA)」を指す。

【0092】トラヒックメータ9は、監視制御処理部16よりパスID毎に設定された帯域を越えるような過剰トラヒックの流入を監視し、帯域を超過した場合にはGFPパスフレームの読み出しを司る部位(パケットスイッチインターフェース部10)に対してGFPパスフレームの廃棄、もしくは読出優先度を下げるポリシング制御を指示する。

【0093】パケットスイッチインタフェース部10は、パケットが属するパスIDに割り当てられた網リソース量に依存して転送頻度を変更するスケジューリング機能に従って、パケットスイッチ3を制御する機能を有している。

【0094】メモリ11には、パスID毎に、加入者ネットワークにおける宛先アドレスである「User Destination Address (User Dest Addr)」と、GFPパスフレームネットワーク内での宛先ノードアドレスである「SONET Dest Addr)」と、当該ノードにおける入力ポートを示す「Ingress port」と、GFPパスフレームに付与するパス識別用の出力先でのラベルである「Egress Label」と、当該ノードにおける出力ポートを示す「Egress port」を格納する。これらの情報は、監視制御処理部16から設定される。

【0095】送信アダプテーション処理部12は、パケットスイッチ3によりスイッチングされて本加入者プロトコル終端部4に転送されパケットスイッチインターフェース部10を経由して供給されるGFPパスフレームから、ペイロードヘッダ(Type,tHEC,拡張ヘッダ,eHEC)を外し、加入者ネットワークインタフェース部6に受け渡す。

【0096】送信アダプテーション処理部12からGFPパスフレームのペイロードエリアのペイロードに格納

されていたパケット(以下、「ユーザパケット」という)を受けた加入者ネットワークインタフェース部6は、このユーザパケットに加入者ネットワーク用のオーバヘッドを付与してこれを加入者ネットワークのフレームに格納し、このユーザパケットが格納されたフレームを加入者ネットワークに送信する。

【0097】一方、GFPパスフレーム終端部5は、GFPパスフレームインターフェース部13、GFPパスフレームフォワーディング解決部14、パケットスイッチインターフェース部10、トラヒックメータ19、お 10よびメモリ15を有する。

【0098】GFPパスフレームインターフェース部13は、GFPパスフレームネットワークとのGFPパスフレーム(GFPパスフレームを格納したSONETフレーム)の送受信を行う。GFPパスフレームネットワークからGFPパスフレームをを格納したSONETフレームを受信した場合には、SONETフレームからのGFPパスフレームの抽出、GFPパスフレームからのコアヘッダの取り外し、デスクランブル処理、FCSチェックを行い、このGFPパスフレームをGFPパスフレームフォワーディング解決部14に受け渡す。また、GFPパスフレームネットワークへのGFPパスフレームの送信も後述のようにして行う。

【0099】GFPパスフレームフォワーディング解決 部14は、GFPパスフレームインターフェース部13 から受信したGFPパスフレームの拡張ヘッダ内のラベ ルからパケットスイッチ3の出力ポートを特定する。

【0100】パケットスイッチインターフェース部10は、加入者プロトコル終端部4内のパケットスイッチインターフェース部10と同様の機能を有する。

【0101】メモリ15は、パスID毎に、入力される GFPパスフレームのラベル「Ingress Label」と、出力先ポート「Egress port」を 格納する。これらの情報は、監視制御処理部16から設定される。

【0102】トラヒックメータ19は、監視制御処理部16よりパスID毎に設定された帯域を越えるような過剰トラヒックの流入を監視し、帯域を超過した場合にはGFPパスフレームの読み出しを司る部位(GFPパスフレームインターフェース部13)に対してGFPパス40フレームの廃棄、もしくは読出優先度を下げるポリシング制御を指示する。

【0103】パケットスイッチ3によりスイッチングされて本GFPパスフレーム終端部5に転送されパケットスイッチインターフェース部10およびトラヒックメータ19を経由して供給されるGFPパスフレームを受けたGFPパスフレームインターフェース部13は、このGFPパスフレームのペイロードエリアに対してFCS計算を行った結果を示すFCS(Frame Check Sequence)フィールドを付与し、コアヘッ

ダを付与し、スクランブル処理を行った後、このGFPパスフレームをSONETフレームのペイロードに格納し、このGFPパスフレームが格納されたSONETフレームをGFPパスフレームネットワークに送信する。 【0104】図5を参照すると、本発明の実施の形態1のGFPノードによって構成されるネットワーク(GFPパスフレームネットワーク)におけるGFPパスフレームによるパケット転送例が示されている。

【0105】図5に示すGFPパスフレームネットワークは、3個のGFPエッジノード1(E1, E2, E3)と4個のGFPコアノード2(C1, C2, C3, C4)から構成されるものである。各GFPエッジノード1は加入者ネットワークとインタフェースしている。各GFPノードは複数のポートを有しており、ポートにはポート番号が付与されている。

【0106】本GFPパスフレームネットワーク上には 4本のパケットパス(PacketPath)が設定されている。なお、本例ではパスを片方向として設定しているが、双方向パスとして定義することも可能である。例としてパス ID=1 のパケットパスについて説明すると、本パケットパスは、GFPエッジノードE1 のポート5からGFPコアノードC1, C2を経由して、GFPエッジノードE3のポート1に向かう経路を指定している。他のパス ID=2, 3, 4についても図5に記載の通りの経路を示している。なお、本GFPパスフレームネットワーク上ではOSI 参照モデルの第1層としてSONETを使用するものとして説明を行う。

【0107】本実施の形態1では、各パスIDに対して、GFPパスフレームに付与するラベルをGFPパスフレームネットワーク全体で一意に割り当てるグローバルラベル(Global Label)方式を採用している。すなわち、各パス上を転送されるパケットのラベルにはパスを特定する固定値が付与され、GFPパスフレームネットワーク内ではラベルの値の変更は発生しない。例えば、パケットパスID=1のパス上を転送されるパケットのラベルには番号1が付与され、GFPパスフレームネットワーク内ではラベルの値の変更は発生しない。

【0108】本実施の形態におけるGFPエッジノード1内の動作について図4等を用いて詳細に説明する。

【0109】初めに、加入者ネットワークからユーザパケットが到着し、このユーザパケットを格納したGFPパスフレームがGFPパスフレームネットワークへ送出される場合のGFPエッジノード1の動作について図4および図6を用いて説明する。図6は、上記場合のGFPエッジノード1の主な動作を示すフローチャートである。

【0110】GFPエッジノード1内のある加入者プロトコル終端部4にユーザパケット(ユーザパケットを格納した加入者ネットワークフレーム)が到着すると、そ

の加入者プロトコル終端部 4 内部の加入者ネットワークインタフェース部 6 は、この加入者ネットワークフレームの終端処理を行い(ステップ S 1)、ユーザパケットを抽出する(ステップ S 2)。この際、加入者ネットワークフレームから加入者ネットワーク用の不要なオーバヘッドを取り外してユーザパケットを抽出する。この不要なオーバヘッドとは、例えば加入者ネットワークフレームが E thernet M A C フレームである場合には、その「P reamble」および「S tart of F rame D e I imiter」を指す。

【0111】このユーザパケットが受信アダプテーショ

ン処理部7に転送されると、受信アダプテーション処理

部7はGFPのTypeフィールドに本パケットのプロ トコル種別 (Ethernet, Token Rin g, HDLC等)を示す値やパスフレームフォーマット を使用する旨の値を設定し、拡張ヘッダに必要な領域を 確保して本パケットに付与する(ステップS3)(以 下、ユーザパケットを元にして形成中のGFPパスフレ ームも含めて、「GFPパスフレーム」と呼ぶ。)。 【0112】次にアドレス解決部8にGFPパスフレー ムが転送されると、アドレス解決部8はこのGFPパス フレームのペイロードフィールドに格納されたユーザパ ケット内の宛先アドレス情報(User Dest A ddr)、もしくは「User Dest Addr」 と当該ノードにおける入力ポート「Ingresspo rt」とからメモリ11内に格納されているパケットパ ス情報を検索し、パスIDを同定し、これを基に、GF Pパスフレームに付与するラベル(Egress La bel)と、自ノードのパケットスイッチ3の出力ポー ト(Egress Port)を同定する。検索したラ ベル値を拡張ヘッダ領域内のラベルフィールドに設定し (ステップS4)、この拡張ヘッダ領域に対してCRC 16計算を行って「eHEC」を付与する(ステップS

【0113】次にトラヒックメータ9にGFPパスフレームが転送されると、トラヒックメータ9は監視制御処理部16よりパスID毎に設定された帯域を越えるような過剰トラヒックの流入を監視し、帯域を超過した場合は、パケットスイッチインターフェース部10に対してGFPパスフレームの廃棄、もしくは読出優先度を下げ40るポリシング制御を行うよう指示する。

5)。

【0114】次にパケットスイッチインターフェース部10にGFPパスフレームが転送されると、パケットスイッチインターフェース部10はこのGFPパスフレームが属するパスIDに割り当てられた網リソース量に依存して転送頻度を変更するスケジューリング機能に従ってパケットスイッチ3に対して制御を行い、GFPパスフレームを加入者プロトコル終端部4からパケットスイッチ3に転送する。

【0115】GFPパスフレームは、パケットスイッチ

3によってスイッチングされ(ステップS6)、スイッチング先の(前記自ノードのパケットスイッチ3の出力ポート(Egress Port)に対応する)GFPパスフレーム終端部5に転送される。GFPパスフレームは、そのGFPパスフレーム終端部5内部でパケットスイッチインターフェース部10を経由してトラヒックメータ19に到達し、トラヒックメータ19によって前述の帯域監視・流量制限・優先制御がなされる。

【0116】GFPパスフレームインターフェース部13にGFPパスフレームが転送されると、このGFPパスフレームに対して、FCS(Frame CheckSequence)フィールドの生成(ステップS7)およびコアヘッダの生成(ステップS8)、およびスクランブル処理を行った後(ステップS9)、本GFPパスフレームネットワークで使用しているSONETペイロード(SONETフレームのペイロード)へのGFPパスフレームのマッピングを行う(ステップS10)。その後、本GFPパスフレームを格納したSONETフレームは、GFPパスフレーム終端部5からGFPパスフレームネットワークに送出される(ステップS11)。

【0117】なお、本実施の形態では、GFPエッジノ ード 1 において G F P パスフレームのコアヘッダの付け 外しがGFPパスフレームインターフェース部13によ り行われ、GFPエッジノード1内ではコアヘッダを有 しないGFPパスフレームが転送・処理されるものと仮 定して説明を行う。GFPエッジノード1内でGFPパ スフレームの長さ(区切り)を示す情報を伝達する方法 としては、長さに関する数値を制御情報としてGFPパ スフレームに付けて(多重もしくは別信号として転送) 転送する、GFPパスフレームの先頭と末尾を示すフラ グ(FlagBits)を付与する、GFPパスフレー ムが存在する信号部分を示す(Enable信号的)信 号を並行して送る、等の方法を用いることができる。な お、GFPエッジノード1内を、GFPパスフレームに コアヘッダを付けたまま転送して処理することも可能で ある。

【0118】次に、GFPパスフレームネットワークからGFPパスフレームが到着し、これに格納されていたユーザパケットが加入者ネットワークへ送出される場合のGFPエッジノード1の動作について図4および図7を用いて説明する。図7は、上記場合のGFPエッジノード1の主な動作を示すフローチャートである。

【0119】GFPエッジノード1内のあるGFPパスフレーム終端部5にGFPパスフレーム(GFPパスフレームを格納したSONETフレーム)が到着すると、そのGFPパスフレーム終端部5内部のGFPパスフレームインターフェース部13は、SONETフレームの終端(ステップT1)、およびGFPフレームの抽出

(delineation)を行う(ステップT2)。

併せて、GFPフレームからのコアヘッダの取り外し(ステップT3)、デスクランブル処理(ステップT4)、GFPフレームのFCSフィールドのチェック(FCSチェック)を行う(ステップT5)。

【0120】 G F Pパスフレームが G F Pパスフレーム フォワーディング解決部 14 に転送されると、 G F Pパスフレームフォワーディング解決部 14 は G F Pパスフレームの拡張ヘッダ内のラベルに基づいてメモリ 15 内 に格納されているパケットパス情報を検索し、パス I D を同定し、これを基に、本ノード内での出力先( E g r e s s P o r t )を同定する(ステップ T 6)。

【0121】次にパケットスイッチインターフェース部10にGFPパスフレームが転送されると、パケットスイッチインターフェース部10は、そのGFPパスフレームが属するパスIDに割り当てられた網リソース量に依存して転送サービス頻度を変更するスケジューリング機能に従ってパケットスイッチ3を制御し、GFPパスフレーム終端部5からパケットスイッチ3にGFPパスフレームを転送する。

【0122】GFPパスフレームは、パケットスイッチ3によってスイッチングされてスイッチング先の加入者プロトコル終端部4に転送される(ステップT7)。その加入者プロトコル終端部4において、GFPパスフレームはパケットスイッチインターフェース部10を経由して送信アダプテーション処理部12に到達する。送信アダプテーション処理部12は、ペイロードヘッダ(Typeフィールド、tHEC,拡張ヘッダ領域、eHEC)を削除してユーザパケットを形成し(ステップT8)、このユーザパケットを加入者ネットワークインタフェース部6に転送する。

【0123】加入者ネットワークインタフェース部6では、この、ペイロードフィールド中に格納されて転送されて来たユーザパケットの、加入者ネットワークフレームのペイロードへのマッピング(オーバーヘッド付与等)を行う(ステップT9)。その後、このユーザパケットを格納した加入者ネットワークフレームは加入者プロトコル終端部4から、これと接続された加入者ネットワークに送出される(ステップT10)。

【0124】次に、GFPパスフレームネットワークからGFPパスフレームが到着し、またGFPパスフレー 40ムネットワークへ送出される場合のGFPエッジノード1の動作について説明する。

【0125】GFPエッジノード1内のあるGFPパスフレーム終端部5にGFPパスフレーム(GFPパスフレームを格納したSONETフレーム)が到着すると、そのGFPパスフレーム終端部5内部のGFPパスフレームインターフェース部13は、SONETフレームの終端、GFPフレームの抽出(delineation)を行う。併せてGFPフレームからのコアヘッダの取り外し、デスクランブル処理、GFPフレームのFC

Sチェックを行う。

【0126】その後、前述のGFPパスフレーム受信の際のGFPパスフレーム終端部5の処理と同様の処理が行われ、このGFPパスフレームはパケットスイッチ3によりスイッチングされ、出力先ポート(EgressPort)に対応するGFPパスフレーム終端部5に転送される。

【0127】スイッチング先のGFPパスフレーム終端部5では、その後、前述のGFPパスフレーム送信の際のGFPパスフレーム終端部5の処理と同様の処理が行われ、このGFPパスフレーム(GFPパスフレームを格納したSONETフレーム)がGFPパスフレームネットワークに送信される。

【0128】図8は、本発明の実施の形態1におけるG F Pコアノード(G F P corenode)2の詳細な構成の一例を示すブロック図である。G F Pコアノード2は、図2で示した部位の他に、監視制御処理部16を有する。なお、簡単のため、図8のG F Pコアノード2には、G F Pパスフレーム終端部5を2個のみ示しているが、G F Pコアノード2の1以上のG F Pパスフレームネットワーク側ポートに対して1以上のG F Pパスフレーム終端部5が設けられ、それぞれのG F Pパスフレーム終端部5がパケットスイッチ3に接続されている。

【0129】GFPコアノード2の動作は、上記のGFPエッジノード1がGFPパスフレームネットワークからGFPパスフレームを受信してまたGFPパスフレームネットワークへ送出する場合の動作と同様にして行われる。

【0130】図 $9(a) \sim (g)$  は、図5に示す本実施の形態のGFPエッジノードE1, E2, E3およびGFPコアノードC1, C2, C3, C4中のメモリ11、15に格納されているアドレス変換テーブルおよびパケット転送テーブルを示している。

【0131】最初に、図9(a)に示すGFPエッジノードE1のアドレス変換テーブルについて説明する。ユーザパケット内の宛先アドレス(User Dest Addr)が「A」だった場合、対応するGFPパスフレームネットワーク内の宛先ノード(SONET Dest Addr)が「E3」、パスIDが「1」と同定される。併せて、GFPパスフレームに付与するラベル値(Egress Label)が「1」、本ノード内のスイッチの出力ポート番号(EgressPort)が「1」であることが判明する。

【0132】本例では、ユーザパケット内の宛先アドレスが「B」の場合、「A」の場合と同じ宛先ノード、パスID、ラベル値、本ノード内のスイッチの出力ポート番号であることとなる。なお、本例においては、ユーザパケット内の宛先アドレス(User Dest Addr)のみを基にパスIDを同定しているが、宛先アド

レス(U s e r D e s t A d d r )と、ユーザパケットの本G F P エッジノード 1 への入力ポート(I n g r e s s p o r t )との 2 つの情報を基にパス I D を同定するようにすることも可能である。

【0133】次に、図9(b)に示すGFPコアノード C1 の転送テーブルについて説明する。入力したGFP パスフレームのラベル値(Ingress Label)が「3」だった場合、該当するGFP パスフレームは同じ値のID 「3」のパケットパスに所属し、転送先であるスイッチの出力ポート番号(Egress port)が「2」であることが判明する。

【0134】なお、ユーザパケット内の宛先アドレス ( $User\ Dest\ Addr$ ) がグローバルアドレス ( $Global\ address$ ) である場合(複数 の加入者ネットワークの全体で重複なく割り当てられて いる場合)は、この宛先アドレス( $User\ Dest$ 

Addr)から一意にパス IDが決定される。このため、(当該 GFP コアノード C1 の入力ポートに関する)「Ingress port」の項目は不要である。

【0135】ユーザパケット内の宛先アドレス(UserDestAddr)がローカルアドレス(1ocaladdr address)である場合(各サブネットワーク(各加入者ネットワーク)では重複なく割り当てられているが、複数のサブネットワークの全体では重複があり得る場合)、ポートの先が一つのサブネットワークとなっている際は、「UserDestAddr」と「Ingressport」からパスIDが決定される。

【0136】前述のように本実施の形態1では、各パケットパスIDに対して、これに属するGFPパスフレームに付与するラベルをGFPパスフレームネットワーク全体において一意に割り当ててラベル値の変更を行わないグローバルラベル方式を用いている。このため、図5においてパケットパス#1に属するGFPパスフレームはGFPエッジノードE1でラベル1を付与された後、このラベル1を保持したまま転送される。従って、GFPコアノードC1、GFPコアノードC2、GFPエッジノードE3へと転送され、GFPエッジノードE3のポート1の先にある加入者ネットワークに転送される(図9(a),(b),(c),(g)におけるラベル(Ingress Label)1に対応する「Egress Port」を参照)。

【0137】同様に、パケットパス#2に属するパケットは、GFPエッジノードE1でラベル2を付与された後、このラベル2を保持したまま転送される。従って、GFPコアノードC3、GFPエッジノードE2へと転送され、GFPエッジノードE2のポート2の先にある加入者ネットワークに転送される(図9(a),

(d), (f) におけるラベル (Ingress La bel) 2に対応する「Egress Port」を参 照)。

【0138】また同様に、パケットパス#3に属するパケットは、GFPエッジノードE1でラベル3を付与された後、このラベル3を保持したまま転送される。従って、GFPコアノードC1、GFPコアノードC4、GFPエッジノードE2のポート2の先にある加入者ネットワークに転送される(図9(a), (b), (e), (f) におけるラベル(Ingress Label)3に対応する「Egress Port」を参照)。

【0139】以上説明したように、各パケットパス上を 転送されるGFPパスフレームのラベルには、パスを特 定する固定値が付与され、GFPパスフレームネットワ ーク内ではラベルの値の変更は発生しない。各GFPコ アノード2ではこのラベルの値を参照してスイッチング を行う。

【0140】以上のように、本発明の実施の形態1によるGFPフレーム転送装置およびGFPフレーム転送方法によれば、GFPパスフレームネットワーク内の送信元GFPノードから宛先GFPノードまでの経路(パス)を一意に識別するために設定されるパスIDに対応したラベルがGFPパスフレームの拡張へッダ領域のラベルフィールドに付与され、このラベルに基づいて、パス上の各GFPノードを介してGFPパスフレームが転送されるため、複雑なネットワークトポロジーにおいても柔軟にルーティングを行うことが可能となる。また、このラベルの使用により、各GFPノード(Ingress/レード、中継ノード)において、異なるユーザストリームを容易に多重して転送することが可能となる。【0141】本実施の形態のGFPパスフレームは、ポ

【0141】本美麗の形態のGFPハスノレームは、ホイントtoポイントフレームやリングフレームと異なり、上記のようなメッシュ状や、マルチリング状等の複雑なネットワークトポロジーに対しても適用可能であり、柔軟なendーtoーend転送が実現される。なお、このようにGFPパスフレーム用いたアダプテーションはマルチプルトポロジーに対して適用可能であるため、既存のポイントtoポイント接続およびリング接続に対してももちろん適用可能である。

【0142】表1は、HDLCフレームを使用するPOS(Packet over SONET)を加入者ネットワークとしてGFPネットワークに収容する場合の必要帯域を、リングフレームを使用した場合と本実施の形態のパスフレームを使用した場合とで比較した例を示す

[0143]

【表1】

	Required Bandwidth		
ĺ	Path Frame	Ring Frame	
Maximum(IP=40byte)	735Mbps	906Mbps	
STS-1(49.92Mbps)	STS-1-15v(748.8Mbps)	STS-1-18v(898.56Mbps)	
STS-3c(149.76Mbps)	STS-3c-5v(748.8Mbps)	STS-3c-6v(898.56Mbps)	

【0144】表1より明らかなように、本実施の形態の パスフレームの使用により、リングフレーム使用の場合 と比較して大幅にオーバーヘッドを削減することが可能 10 である。平均レートが600MbpsのHDLCトラヒ ックをSTS-1 (50Mb/s) によるバーチャルコ ンカチネーション (Virtual Concaten ation)で収容する場合、リングフレームの場合は STS-1-18 vが必要なのに対して、パスフレーム の場合はSTS-1-15vで十分に収容可能となる。 また、STS-3c(150Mb/s)によるバーチャ ルコンカチネーションで収容する場合は、リングフレー ムではSTS-3c-6vが必要であるのに対して、パ スフレームではSTS-3c-5vで十分である。な お、バーチャルコンカチネーションの定義等に関して は、T1X1.5における寄書「T1X1.5/200 0-193R1」の§3.72、§7.3.2、および § 7. 3. 3に記載されている。

【0146】パスIDは、GFPパスフレームネットワーク内のGFPノード間のトラヒックに対してのみ規定することもできるが、上記実施の形態に示したように、tributary(ユーザネットワーク等)のノード 40間のトラヒックに対して規定することも可能である。従って、Egressノードにおける個々のユーザストリームの識別・分離を、GFPレイヤのみで実現することができ、さらに上位レイヤ(IPレイヤ等)の処理を必要とせずにユーザトラヒックの識別・分離を行うことが可能である。

【0147】実施の形態2.次に本発明の第二の実施の 形態について説明する。

【0148】実施の形態2においては、実施の形態1と 異なり、ラベルの使用方法として、GFPノード(1, 2) を通過する毎にラベル値を適宜変更するラベルスワッピング(Label Swapping)方式を採用する。

【0149】このため、図4および図8におけるGFPパスフレーム終端部5内のメモリ15に格納されるテーブルの内容が実施の形態1と異なる。メモリ15には、実施の形態1で使用した当該ノードにおける入力ポートでのラベル「IngressLabel」と出力先ポート「Egress port」に加えて、パスID毎に、当該ノードにおける入力ポート「Ingressport」と出力先でのラベル「Egress Label」とが格納される。

【0150】図11を参照すると、本発明の実施の形態 2のGFPノードによって構成されるGFPパスフレー ムネットワークにおけるGFPパスフレームによるパケ ット転送例が示されている。

【0151】実施の形態2のGFPパスフレームネットワークは、ノード配置、設定パケットパス数と経路は実施の形態1のGFPパスフレームネットワークと同様である。動作としては、ノードを経由する毎にGFPパスフレームに付与されているラベルの値がノードによって適宜変更される場合がある点が実施の形態1と異なる。

【0152】図12(a)~(c)は、図11に示す本 実施の形態のGFPエッジノードE1のメモリ11に格 納されているアドレス変換テーブル、およびGFPコア ノードC1, C4のメモリ15に格納されているパケット転送テーブルを示している。

【0153】例えば、パケットパス#1に属するGFPパスフレームは、GFPエッジノードE1でラベル値(Egress Label)「1」を付与されて、GFPコアノードC1に転送され、GFPコアノードC1でIngress Label)「2」を付与されてGFPコアノードC2に転送される。GFPコアノードC2ではIngressLabel「2」に対応するラベル値(Egress Label)「3」を付与されてGFPエッジノードE3に転送され、GFPエッジノードE3のポート1の先にある加入者ネットワークに転送される。

【0154】このラベルスワッピング機能を実現するために、GFPノード(1,2)内の処理も実施の形態1と比較して若干変更される。具体的には、GFPパスフレーム終端部5内のGFPパスフレームフォワーディン

グ解決部14の動作が若干異なる。

【0155】GFPパスフレームがGFPパスフレームフォワーディング解決部14に転送されると、GFPパスフレームフォワーディング解決部14は当該ノードにおける入力ポート(Ingress port)とGFPパスフレームの入力時のラベル値(Ingress Label)を基にメモリ15内に格納されているパケットパス情報を検索し、パスIDを同定し、GFPパスフレームに付与する新しいラベル値である「Egres Label」と、本ノード内での出力先である「Egress Port」を同定する。検索した「Egress Label」をGFPパスフレームの「Ingress Label」と交換(Label swap)する。

【0156】他の動作は、実施の形態1における動作と同様にして行われ、GFPパスフレームの転送が行われる。

【0157】以上のように、本発明の実施の形態2によるGFPフレーム転送装置およびGFPフレーム転送方法においては、前記実施の形態1において得られる効果 20を、ラベルスワッピング方式を採用しながら得ることができる。従って、必要ラベル数がグローバルラベル方式と比較して少なくて済み、同じビット数のラベル領域を用いる場合、識別して利用可能なパスの数を実施の形態1と比較してより多くすることができ、より多くの加入者を収容することが可能となる。

【0158】なお、上記各実施の形態においては、GFPパスフレームネットワーク上でOSI参照モデルの第1層としてSONETを使用した例を示したが、WDM(OTN)を用いた場合でも同様の転送が可能である。【0159】また、上記各実施の形態では装置(GFPエッジノード1、GFPコアノード2)内の共通フレームとして図1に示したGFPパスフレームのフォーマットに準じたフレームを転送・処理していたが、独自の装置内フレームを定義してこれを装置内で転送・処理することも可能である。

【0160】また、上記各実施の形態のGFPパスフレームとして、図1のフレームフォーマットを例に取り説明したが、上記のようにラベルフィールドを備えたGFPパスフレームであれば、異なるフレームフォーマットを採用することももちろん可能である。例えば、ラベルフィールドの一部の数ビット、またはReservedフィールドに、COS(Class Of Service)フィールドを設けて優先制御用に使用する、DP(Destination Port)フィールドを設けてEgressノードにおける出力ポートを記述する等、種々の変更が可能である。

【0161】また、上記各実施の形態ではGFPパスフレームの拡張ヘッダ領域の長さを16ビットとしたが、これを8ビット、24ビット等にすることも可能であ

り、いずれの場合においても拡張へッダの長さが $16 \times 8 = 128$ ビットであるGFPリングフレームを使用する場合と比較してオーバヘッドの大幅な削減が可能である。例えば拡張ヘッダ領域の長さを8ビットとしてその中に5ビットのラベルフィールドを設けても32個のパスIDに対応するラベルの設定が可能であり、6ビットのラベルフィールドを設ければ64個のパスIDに対応するラベルの設定が可能であり、GFPネットワークの設計要求等に応じてGFPパスフレームフォーマットは適宜変更可能である。

#### [0163]

【発明の効果】以上のように、本発明のGFPフレーム 転送装置によれば、GFPフレームを転送するGFPフ レーム転送装置において、複数のGFPノードからなる GFPネットワーク内のIngressノードからEg ressノードまでのパスを一意に指定するために定義 されたパスIDに対応するラベルをGFPフレームの拡 張ヘッダ領域内の所定のフィールドに格納し、前記パス を介して転送されるべきパケットをGFPフレームのペ イロードフィールドに格納してGFPパスフレームを形 成するGFPパスフレーム形成手段を備えるようにした ため、各中継ノードは、このパスIDに対応したラベル を用いてGFPパスフレームのスイッチングおよび転送 を行うことが可能となる。このため、ポイント toポイ ントフレームやリングフレームの場合と異なり、メッシ ュ状や、マルチリング状等の複雑なネットワークトポロ ジーにおいても柔軟なルーティングを行うことが可能と なり、柔軟なend-to-end転送を実現すること ができる。なお、このようにGFPパスフレーム用いた アダプテーションはマルチプルトポロジーに対して適用 可能であるため、既存のポイントtoポイント接続およ びリング接続に対してももちろん適用可能である。

【0164】また、このラベルの使用により、各GFPノード(Ingressノード、中継ノード)において、異なるユーザストリームを容易に多重して転送することが可能となる。パスIDは、GFPパスフレームネットワーク内のGFPノード間のトラヒックに対してのみ規定することもできるが、上記実施の形態に示したように、tributary(ユーザネットワーク等)のノード間のトラヒックに対して規定することも可能であ

る。従って、Egressノードにおける個々のユーザストリームの識別・分離を、GFPレイヤのみで実現することができ、さらに上位レイヤ(IPレイヤ等)の処理を必要とせずにユーザトラヒックの識別・分離を行うことが可能となる。

【0165】また、GFPパスフレームにおける前記拡張へッダ領域の長さは、GFPリングフレーム(拡張へッダ長:16×8=128ビット)と比較して極めて短く設定することが可能であり、例えば16ビットとすることが可能である。従って、GFPリングフレームを使用する場合と比較して大幅にオーバヘッドを削減することが可能となる。加入者ネットワーク等のサブネットワークをGFPネットワークに収容する場合のカプセル化に伴うオーバーヘッドをGFPリングフレーム使用の場合と比較して大幅に削減することができ、ネットエクスパンションを大幅に低減でき、リンクコストを低減することができる。

【0166】前記拡張ヘッダ領域内には、例えば、前記 ラベルを格納するためのラベルフィールドと、GFPパ スフレームの廃棄優先度を示すフラグを格納するための 20 DE (Discard Eligibility) 77 ールドと、予備用の予備フィールドとが設けられる。各 フィールドのサイズは、例えば11ビット、1ビットお よび4ビットとすることができる。ラベルフィールドの サイズは、GFPパスフレームネットワークにおいて設 定したいパス(パスID)の数に応じて決定することが できる。ラベルフィールドのサイズを例えば上記実施の 形態のように11ビットとした場合には、GFPパスフ レームネットワークにおいて2048個のパス(パスI D) の設定が可能であり、5ビットとしても32個のパ 30 ス(パスID)の設定が可能である。また、DEフィー ルドにGFPパスフレームの廃棄優先度を設定すること により、例えばトラフィックが輻輳した場合やFCSチ ェックでGFPパスフレームのエラーが検出された場合 等のGFPパスフレームの廃棄/非廃棄を各GFPノー ドがDEフィールドの参照により決定することができ る。また、予備フィールドを利用して、GFPパスフレ ームにその他の種々の機能を持たせることも可能であ る。

【0167】前記サブネットワークとしては、Ethernet, POS (PacketOver SONE T)等を収容することが可能であり、サブネットワークとしてEthernetを収容する場合には、例えば、GFPフレーム転送装置のパケット抽出手段によってこのEthernetのEthernetフレームを終端してこのEthernetフレームのペイロードからパケットを抽出し、このパケットをGFPパスフレームのペイロードフィールドに格納してGFPパスフレームネットワークに送出することができる。また、サブネットワークとしてPOSを収容する場合には、例えば、GF

Pフレーム転送装置のパケット抽出手段によってこのPOSのHDLCフレームを終端してこのHDLCフレームのペイロードからパケットを抽出し、このパケットをGFPパスフレームのペイロードフィールドに格納してGFPパスフレームネットワークに送出することができる。前記パケット抽出手段による前記パケットの抽出は、例えば前記サブネットワークのフレームから不要なサブネットワーク用のオーバヘッドを除去することによって行われる。このように、様々なプロトコルを収容して広範囲なアプリケーションの収容を図ることが可能となる。

【0168】前記GFPパスフレーム形成手段がGFPネットワークにおけるパスIDに対応する前記ラベルを特定する場合には、例えば前記パケットに格納されたルーティング情報を基に、または、前記パケットに格納されたルーティング情報およびGFPフレーム転送装置に前記パケットが入力された際の入力ポートを基に、前記ラベルを特定することができる。このルーティング情報としては、例えば前記パケットとしてEthernet MACフレームを収容する場合にはこのEthernet MACフレームに格納されたDA(Destination Address)を、また、前記パケットとしてIPパケットを収容する場合にもこのIPパケットに格納されたDA(Destination Address)を開いることができる。

【0169】前記GFPパスフレーム形成手段により生 成されたGFPパスフレームをGFPパスフレーム送信 手段がGFP(パスフレーム)ネットワークに送信する 場合には、GFPネットワークにおいてGFPフレーム を収容するOSI参照モデルの第1層のフレームである レイヤ1フレームに前記GFPパスフレームを格納し、 このGFPパスフレームを格納したレイヤ1フレームを GFPフレーム転送装置の前記ラベルに対応した出力ポ ートからGFPネットワークに送信するようにすること ができる。このOSI参照モデルの第1層としては、S ONET (Synchronous Optical NETwork), OTN (Optical Tran sport Network) 等を用いることが可能で ある。前記第1層としてSONETを用いる場合には、 GFPパスフレーム送信手段は、SONETのSONE TフレームのペイロードにGFPパスフレームを格納 し、このGFPパスフレームを格納したSONETフレ ームをGFPネットワークに送信することができる。ま た、前記第1層としてOTNを用いる場合には、GFP パスフレーム送信手段は、OTNのデジタルラッパーフ レームのペイロードであるOPUk(Optical channel payload unit)にGFP パスフレームを格納し、このGFPパスフレームを格納 したデジタルラッパーフレームをGFPネットワークに 送信することができる。

【0170】また、本発明の他のGFPフレーム転送装 置では、複数のGFPノードからなるGFPネットワー ク内のIngressノードからEgressノードま でのパスを一意に指定するために定義されたパスIDに 対応するラベルをその拡張ヘッダ領域内の所定のフィー ルドに格納し、前記パスを介して転送されるべきパケッ トをそのペイロードフィールドに格納したGFPパスフ レームを前記GFPネットワークから受信するGFPパ スフレーム受信手段と、前記GFPパスフレームの前記 拡張ヘッダ領域内に格納された前記ラベルに対応する前 記GFPフレーム転送装置の出力ポートを同定し、前記 GFPパスフレームが前記同定された出力ポートに接続 された伝送路を介して前記GFPネットワークに送出さ れるように前記GFPパスフレームを前記同定された出 カポートへとスイッチングするラベルスイッチング手段 と、前記ラベルスイッチング手段によりスイッチングさ れた前記GFPパスフレームを前記同定された出力ポー トから前記GFPネットワークに送信するGFPパスフ レーム送信手段とを備えるようにしたため、各中継ノー ドにおいて、GFPパスフレームの転送をラベルを用い て的確に行うことができ、上記のGFPフレーム転送装 置の効果のうちGFPパスフレームの転送に関する効果 を同様に得ることができる。

【0171】また、各GFPフレーム転送装置において、GFPパスフレームの拡張へッダ領域内に格納されたパスIDに対応するラベルを所定の規則に従って書き替えるようにすることも可能であり、その場合には、上記各GFPフレーム転送装置の効果をラベルスワッピング方式を採用しながら得ることができる。この場合、必要ラベル数がグローバルラベル方式と比較して少なくて済み、同じビット数のラベル領域を用いる場合には、識別して利用可能なパスの数をグローバルラベル方式の場合と比較してより多くすることができ、より多くの加入者を収容することが可能となる。

【0172】また、本発明の各GFPフレーム転送方法によっても、上記の本発明の各GFPフレーム転送装置の効果と同様の効果を得ることができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の実施の形態1によるGFPフレーム 転送装置が転送するGFPフレーム (GFPパスフレー 40 ム)のフレームフォーマットの一例を示す図である。

【図2】 本発明の実施の形態1によるGFPフレーム 転送装置の概略構成を示すブロック図である。

【図3】 前記GFPフレーム転送装置により構成されるネットワークシステムの一例(GFPパスフレームネットワーク)を示すブロック図である。

【図4】 本発明の実施の形態1におけるGFPエッジ ノードの詳細な構成の一例を示すブロック図である。

【図5】 本発明の実施の形態1のGFPノードによって構成されるネットワーク(GFPパスフレームネット

ワーク)におけるGFPパスフレームによるパケット転送例を示すブロック図である。

【図6】 加入者ネットワークからユーザパケットが到着し、このユーザパケットを格納したGFPパスフレームがGFPパスフレームネットワークへ送出される場合のGFPエッジノードの主な動作を示すフローチャートである。

【図7】 GFPパスフレームネットワークからGFPパスフレームが到着し、これに格納されていたユーザパケットが加入者ネットワークへ送出される場合のGFPエッジノードの主な動作を示すフローチャートである。

【図8】 本発明の実施の形態1におけるGFPコアノードの詳細な構成の一例を示すブロック図である。

【図9】 図5に示す実施の形態1のGFPエッジノードおよびGFPコアノード中のメモリに格納されているアドレス変換テーブルおよびパケット転送テーブルを示す図である。

【図10】 Gigabit Ethernetを加入 者ネットワークとして収容する場合に発生するオーバへ ッド量をリングフレームと実施の形態1のパスフレーム の場合とで比較したグラフである。

【図11】 本発明の実施の形態2のGFPノードによって構成されるGFPパスフレームネットワークにおけるGFPパスフレームによるパケット転送例を示すブロック図である。

【図12】 図11に示す実施の形態2のGFPエッジノードのメモリに格納されているアドレス変換テーブル、およびGFPコアノードのメモリに格納されているパケット転送テーブルを示す図である。

o 【図13】 GFPのプロトコルスタックを示す図である。

【図14】 GFPの基本フレームフォーマットを示す 図である。

【図15】 GFPフレームのコアヘッダのフォーマットを示す図である。

【図16】 GFPフレームのペイロードエリアのフォーマットを示す図である。

【図17】 GFPフレームのFCSフィールドのフォーマットを示す図である。

【図18】 GFPポイントtoポイントフレームにおけるペイロードヘッダを示す図である。

【図19】 GFPリングフレームおけるペイロードへ ッダを示す図である。

【図20】 HDLCフレーミングによるユーザインタフェースをリングフレームにカプセル化する場合およびポイントtoポイントフレームにカプセル化する場合に発生するオーバーヘッドを示すグラフである。

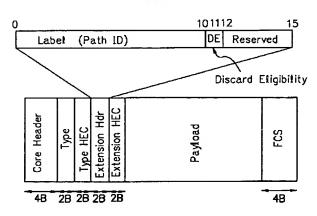
【図21】 多数のユーザストリームが多重化されて転送される場合の従来の問題点を示す図である。

【符号の説明】

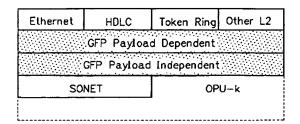
- 1, E1, E2, E3 GFPエッジノード (GFPフレーム転送装置)
- 10 パケットスイッチインターフェース部 (ラベルス イッチング手段)
- 11 メモリ (GFPパスフレーム形成手段)
- 13 GFPパスフレームインターフェース部(GFPパスフレーム形成手段, GFPパスフレーム送信手段, GFPパスフレーム送信手段)
- 14 GFPパスフレームフォワーディング解決部 (ラベルスイッチング手段)

- 15 メモリ (ラベルスイッチング手段)
- 2, C1, C2, C3, C4 GFPコアノード (GFPフレーム転送装置)
- 3 パケットスイッチ (ラベルスイッチング手段)
- 6 加入者ネットワークインタフェース部 (パケット抽出手段)
- 7 受信アダプテーション処理部 (GFPパスフレーム 形成手段)
- 8 アドレス解決部 (GFPパスフレーム形成手段)

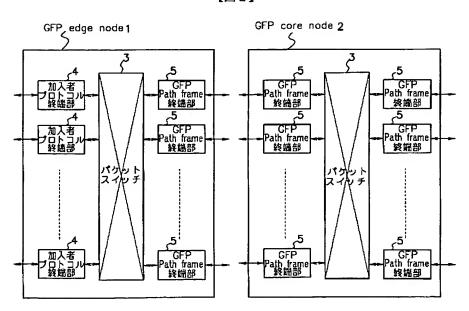
【図1】



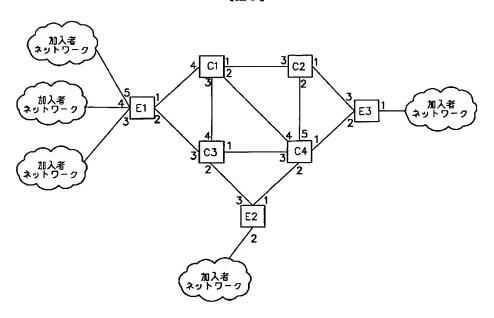
【図13】



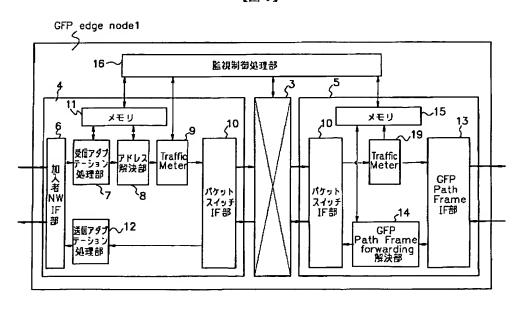
【図2】



【図3】



【図4】

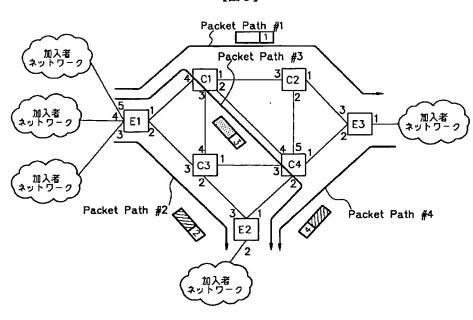


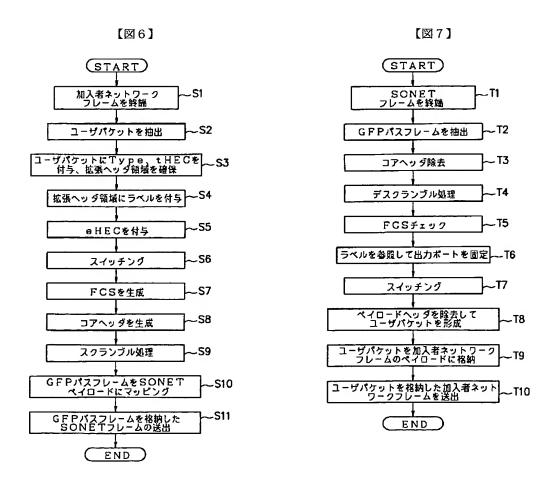
Octet # Octet # PLI <15:08> 1 1 FCS <31: 24> Octet Octet PLI <07:00> FCS <23:16> 2 2 Transmission Order Transmission Order 3 cHEC <15:08> cHEC <07:00> 3 FCS <15:08> 4 FCS <07:00> 4 Bits 8 7 6 5 4 3 2 1 Bits 87654321 Bit Transmission Order Bit Transmission Order

【図17】

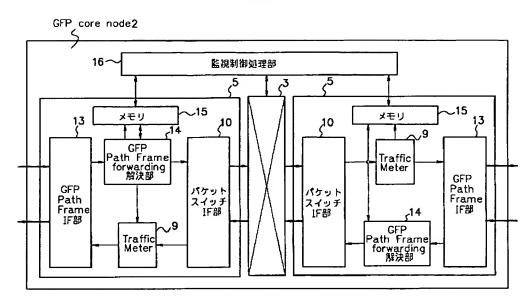
【図15】

【図5】





[図8]



[図9]

GFP edge node E1 アドレス変換テーブル

	User Dest Addr	SONET Dest Addr	Path ID	Ingress Port	Egress Label	Egress Port
(a)	A B	E3	1	5	1	1
(-)	C	E2	2	3	2	2
	D	E2	3	4	3	1

GFP core node C1 転送テーブル

	Path ID	Ingress Labe!	Egress Port
(b)	1	1	1
• •	3	3	2

GFP core node C3 転送テーブル

	Path	ID	Ingress Label	Egress
(d)	2		2	2

GFP edge node E2 転送デーブル

	Path ID	Ingress Label	Egress Port
(f)	2	2	2
(.,	3	3	2
	4	4	2

GFP core node C2 転送テーブル

(c)	Path ID		Ingress Label	Egress Port
	1		1	1_

GFP core node C4 転送テーブル

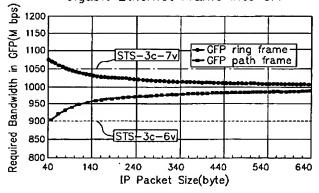
	Path ID	Ingress Label	Egress Port
(e)	3	3	2
(5)	4	4	2

GFP edge node E3

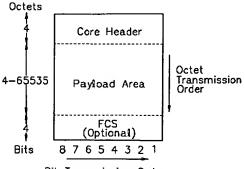
転送テーフル					
(a)	Path	ID	Ingress Label	Egress Port	
9)	1		1	1	

【図10】

Required bandwidth when transmitting Gigabit Ethernet Frame into GFP

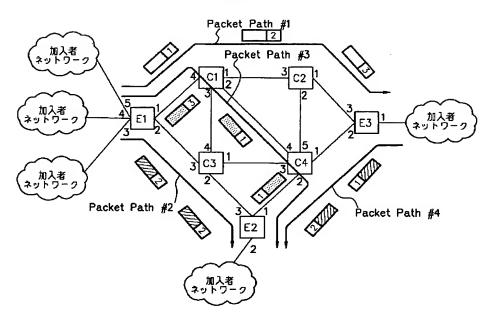


【図14】



Bit Transmission Order

【図11】



[図12]

GFP edge node E1 アドレス変換テーブル

	User Dest Addr	SONET Dest Addr	Path II	Ingress Port	Egress Label	Egress Port
(a)	A B	E3	1	5	1	1
(-)	С	E2	2	3	2	2
	D	E2	3	4	3	1

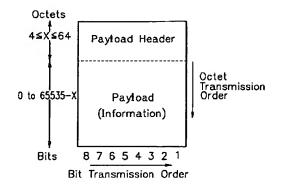
GFP core node C1 転送テーブル

	Path I	Ingress Label	Ingress Port	Egress Label	Egress Port
(b)	1	1	4	2	1
	3	3	4	1	2

GFP core node C4 転送テーブル

(c)	Path	ID	Ingress Labet	Ingress Port	Egress Label	Egress Port
	3		1	4	1	2
	4		1	1	2	2

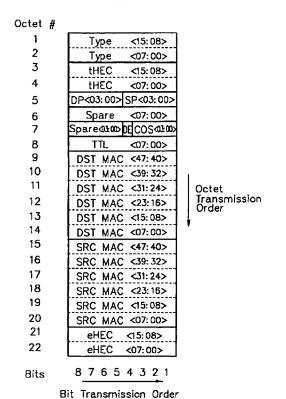
【図16】



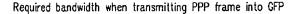
【図18】

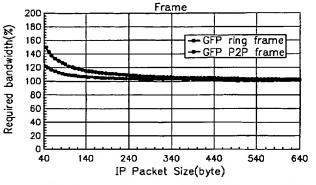
Octet #		
1	Type <15:08>	
2	Type <07:00>	
3	tHEC <15:08>	Octet
4	tHEC <07:00>	Transmission
5	DP<03: 00> SP<03: 00>	Order
6	Spare <07:00>	7
7	eHEC <15:08>	
8	eHEC <07:00>	
Bits	8 7 6 5 4 3 2 1	
8	it Transmission Order	•

【図19】

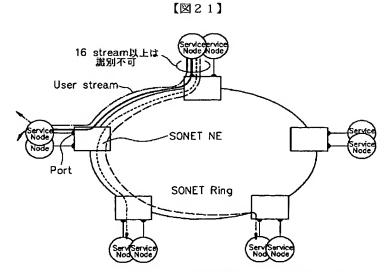


【図20】





Overhead by ring and P2P frame for HDLC



User stream Multiplering on SONET Ring

### フロントページの続き

F ターム(参考) 5K030 GA03 GA19 HA08 HB13 HC01 JA01 LA14 LC01 5K034 AA02 AA12 BB06 DD03 EE11 FF04 HH01 HH02 HH06 MM11

# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:		
☐ BLACK BORDERS		
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES		
FADED TEXT OR DRAWING		
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING		
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES		
COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS		
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS		
LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT		
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY		
OTHER.		

# IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.